Capser

• 分片

- 交易都会被装入 "collation" (相当大于主链的block, 他有自己的parent collation)
- callator相当于validator,可以提名一个collation
- collation结构 (https://upload-images.jianshu.io/upload-images/127313-3a69614f0c028914.png?imageMogr2/auto-orient/strip%7CimageView2/2/w/700)
- 分片链的共识依赖于主链
- 验证人管理员合约(VMC,有点类似之前dpos的投票合约)
 - 权益证明系统。如果验证者表现不端,其权益将会被剥削。
 - 伪随机采样。通过将当前块哈希作为种子,采样出合格的 collator。基本上,验证者将它们的保证金(stake)存入 VMC,然后他们的验证代码地址(validation code address)将会被记录在一个 VMC 内部的 全局验证人列表(a global validators pool list)。系统将会从验证人列表中采样出一个分片链的验证人,并将其指定为指定"时期(period,一个区块时间的准备窗口)"内,指定分片的验证人。这种方式使得验证者无法提前预测他们何时会成为验证者,也无法预测会成为哪个分片的验证人。
 - Collation header 验证。VMC 有一个 addHeader(bytes collationHeader) 函数,该函数用=来 验证 collation header,并记录有效的 collation header hash。这个函数提供了即时的 链上 验证
 - 跨分片通信(cross-shard communication)。利用 UTXO 模型,并通过在主链上进行交易和创建一个 receipt(带有 receipt ID),用户可以将以太存入一个指定分片。分片链上的用户可以给定 receipt ID 创建一个消费 receipt(receipt-consuming)的交易,来花费该 receipt。
 - 链上治理 (on-chain governance)。将 VMC 作为议会,使得验证人可以在链上进行投票。
- 如何参与?
 - 存款
 - 32个eth
 - 签名的公钥(可以与取款地址不同)
 - 取款地址(自己的账号,有这32个eth的地址)
 - 等待加入
 - 成为验证者,参加验证机制
 - 第一个是Casper的过程,来参与并且敲定主链,这意味着它可以确保主链上的区块,超过一定点之后,主链上的区块是不可逆转的。一旦完成之后,主链就被敲定了,你就完成了工作。
 - 第二个是验证分片上的区块,我们的系统中不会所有人都来做区块的验证,这些区块被可能分配到100个甚至更多的分片中,交易也是分开的,有不同的验证者来验证不同的区块和交易。
 这是验证者最主要的两个功能。
- 100个子链,帐户交易信息都是储存在子链上的
- 主链负责生成随机数,随机选择哪个验证者进入哪个分片、谁可以创立一个分区,并且保持验证节点的 追踪。如果你是一个验证者,它会一直追踪你验证节点的相关信息,比如你分配到什么分片、你现在有 没有奖励和惩罚。所有这些信息都是由主链完成的,除此之外,它还可以追踪子链上的区块。
- 子链的责任比较简单,主要做交易处理,并且存储帐户/合约状态。它可以存储绝大多数用户比较关注的信息,每个阶段是差不多1个小时左右,每个验证节点由系统随机分配一个分片,为了这个阶段或为了这个小时,验证节点的工作就是验证,并且帮助确认这个区块是在这个分片之上的。在任何的时间点,如果验证节点被分配到某个特殊的分片上,比如我们一共有100个分片,有些人随机选择1%的验证节点,来确认任意一个分片上的区块。

- 接下来是"二次分片"。假设一个节点能处理N个交易,那么主链能追踪N个分片,每个分片都能处理N个交易,所以系统一共能处理N^2个交易。这就是为什么称为二次分片的原因。如果你电脑的计算能力是翻一番,这时主链可以来追踪2倍的分片,系统能处理的交易是之前的4倍。
- Casper FFG
 - https://ethresear.ch/t/casper-ffg-leniency-tweak/2286
 - pos
 - 每50个block—代
 - 抵抗51%的攻击
 - 减少pow的资源浪费
 - 任何一个eth持有者都可以通过将eth存入vmc合约成为validator
- stateless client
- 2.0版本
 - https://notes.ethereum.org/SCIg8AH5SA-O4C1G1LYZHQ?view